PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2000-261483

(43)Date of publication of application: 22.09.2000

(51)Int.Cl.

HO4L 12/26 H04L 12/56

(21)Application number: 11-061185 (22)Date of filing:

09 03 1999

(71)Applicant: HITACHI LTD

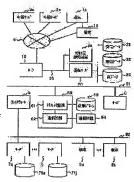
(72)Inventor: IDEMOTO MANABU

(54) NETWORK MONITORING SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a network monitoring system where an illegal access from an external network to an in-enterprise information network can be detected and a transmission source of an illegal packet can be retrieved.

SOLUTION: The network monitoring system is provided with a traffic monitoring device 50 that monitors traffic of a packet passing through a router 10 and received from an external network 3 and informs the router about identification information of an illegal packet at the time of detecting the illegal packet and with a disguised server 20 that gives a false reply to a sender of the illegal packet. The router 10 identifies the illegal packet coming from the external network and transfers the illegal packet to the disguised server based on the identification information of the illegal packet informed from the monitoring device.



(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-261483 (P2000-261483A)

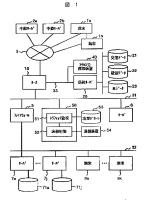
(43)公開日 平成12年9月22日(2000.9,22)

(51) Int.Cl.7	識別記号		FI			テーマコート (参考)						
H04L	12/46			H0	4 L	11/	00		310	С	5 B	089
	12/28			G 0	6 F	13/	00		351	Z	5 K	030
G06F	13/00	351		H0	4 L	11/	08				5 K	033
H04L	12/24					11/	20		102	Z		
	12/26											
		客	查請求	未請求	請以	找項0)数14	OL	(全 13	頁)	最高	終頁に続く
(21)出願番号		特願平11-61185		(71)	出額	人 (000005	108				
						1	朱式会	社日立	製作所			
(22)出顧日		平成11年3月9日(1999.3.9)				1	東京都	千代田	区神田駿	何台四	叮買	6番地
				(72)	発明	者	出本	学				
						1	東京都	国分寺	市東恋ケ	在一7	「目28	80番地
				株式会社日立製作所中央研究所内								
				(74)	代理	人 1	00061	.893				
						5	弁理士	高橋	明夫	(A)	1名)	
				F夕	-4	(参考	5) 5E	089 GA	11 GA21 (:A31	GB02	HA01
								JB	15 JB22 F	(A17	KB13	MC08
							58	030 GA	15 HA08 I	₽C01	HC14	HD03
								HD	06 MA01 N	B 09		
							5k	033 AA	08 BA08 (1000	DAO1	DA06
								DB	12 DB18 I)B20	EA07	EC03

(54) 【発明の名称】 ネットワーク監視システム

(57)【要約】

【課題】 外部ネットワークから企業内情報ネットワークへの不正アクセスを検出し、不正パケットの送信元探 知を可能とするネットワーク監視システムを提供する。 【解決手段】 ルータ 10 を通慮する外部ネットワーク 3からの流入パケットのトラフィックを監視し、不正ドラフィックを検出した時、上記ルータ装置宛に不正パケットの識別情報を通知するトラフィック監視装置 50 と、不正パケットの送信元に偽の応答をする偽装サーバ 20 とを有し、上記ルータ 10 が、監視装置から通知された上記不正パケットの識別情報に基づいて、外部ネットワークから流入する不正パケットを識別し、偽装サーパに転送する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】外部ネットワークから、該外部ネットワー クにルータを介して接続された内部情報ネットワークへ の不正なアクセスを監視するネットワーク監視システム において、

外部ネットワークから上記ルータを通過して流入するパ ケットのトラフィックを監視し、上記内部情報ネットワ ークを不正にアクセスするパケットを検出した時、上記 ルータ装置宛に不正パケットの識別情報を示す制御パケ ットを決信するトラフィック監視装飾と、

受信パケットに応答して、該パケットの送信元に、意図 的な情報を含む応答パケットを送信する偽装サーバとを 有し、

上記ルータが、監視装置からの上記制御いなットの受信 に応答して、上記不正パケットの設別情報を記憶するた めの手段を備え、上記パポタットワークから受信された パケットの中から上記識別情報に基づいて不正パケット を識別し、上記偽装サーバに転送することを特徴とする ネットワーク影報システム。

【請求項2】前記ルータが、前記外部ネットワークに接 20 続された第1インタフェース回路と、前記内部情報ネットワークに接続された第2インタフェース回路と、前記 偽装サーバに接続された第2インタフェース回路とを 有し、前記不正パケットを上記第3インタフェース回路 に送出することを特徴とする請求項1に記載のネットワーケ階級システム。

【請求項3】前記内部情報ネットワークが、内部情報サービス用の少なくとも1つのサーバを収容した内部セグメントと、前記ルータに接続された外部パリア・セグメントと、上記内部ピグメントと上記内部パリア・セグメ 30ントとの間に接続され、上記外部パリア・セグメントから上記内部セグメントへの流入パケットを制限するためのファイアウォールを履じからなり。

前記トラフィック監視装置が、上記外部パリア・セグメ ントに接続され、上記外部パリア・セグメント上を流れ るパケットのトラフィックを監視することを特徴とする 請求項1に記載のネットワーク監視システム。

【請求項 4】前記偽装サーバが、前記外部パリア・セグ メントに接続され、前記ルータが、前記不正パケットの 宛先アドレスを上記偽装サーバを示すアドレスに変更し を後、上記外部パリア・セグメントに送出することを特 後とする値求項3に記述のネットワーク監視システム。 【請求項5】前記偽装サーバに付随して、該偽装サーバ が受信する不正パケットの送信元を逆探知するための通 信動作を行う送信元探知装置を備えたことを特徴とする 請求項1一請求項4の何れかに記載のネットワーク監視 システム。

【請求項6】外部ネットワークから、該外部ネットワークにルータを介して接続された内部情報ネットワークへの不正なアクセスを監視するネットワーク監視システム 50

において、

上記外部ネットワークから上記ルータを通過して流入するパケットのトラフィックを監視し、予め記憶された不正アクセスに特有の特徴をもつトラフィックを検出した時、診トラフィックに属した不正バケットの識別情報を含む制御パケットを生成して、上記ルータ装置宛に送信するトラフィック監視接置と、

受信パケットに応答して、該パケットの送信元に、意図 的な情報を含む応答パケットを送信する偽装サーバとか 10 らなり、

上記ルータが、不正パケットの認別情報と出力回線との対応関係を記憶するためのフィルタリングテーブル手段と、受信パケットに含まれる気気アドレスと出力回線との対応関係を記憶するためのルーティンテーブルと、上記に機能と関から受信した影響パケットに応じて上記フィルタリングテーブルの内容を更新するための手段と、上記フィルタリングテーブルに基づいて、上記外部ネットワークからの受信パケットが下正パケットか否かを判定し、不正パケットは上記後装サーバが接続された出力回線に転送し、正常パケットは上記ルーティング処理するための手段とを備えたことを特徴とするネットワーク監視システム。

【請求項?】前記ルータが、前記偽装サーバに専用のインタフェース回路を有し、前記各不正パケットを上記偽 装サーバに専用のインタフェース回路の出力することを 特徴とする請求項6に記載のネットワーク監視システ

【請求項8】前記は熔情報ネットワークが、内部情報サービス用の少なくとも1つのサーバを収容した例をグ メントと、前記ルーダに接続された外部パリア・セグメ ントと、上記内部セグメントと上記外部パリア・セグメ ントとの間に接続され、上記外部パリア・セグメントか ら上記内部セグメントへの流入パケットを削限するため のファイアウォール参順とからなり。

前記トラフィック監視装置が、上記外部パリア・セグメ ントに接続され、上記外部パリア・セグメント上を流れ るパケットのトラフィックを監視することを特徴とする 請求項6に記載のネットワーク監視システム。

【韓東項 3】 前記偽養サーバが、前記内部情報ネットワ ークの一部を構成し、前記ルータが、前記名不正パケットの宛宏アドレスを上記偽装サーバ宛のアドレスにを製 した後、上記内部情報ネットワークが接続されたインタ フェース回路に出力することを特徴とする請求項6また は請求項8に記載のネットワークを報とステム。

【請求項10】前記偽装サーバに付随して、該偽装サーバが受信する不正パケットの送信元を遊探取するための 通信動作を行う送信元採知装置を備えたことを特徴とす 高諸求項6~請求項9の何れかに配版のネットワーク監 視システム。

【請求項11】外部ネットワークから、該外部ネットワ

ークにルータを介して接続された内部情報ネットワーク への不正なアクセスを監視するネットワーク監視システ よによいて.

上記内部情報ネットワークが、内部情報サービス用の少なくとも1つのサーバを収容した内部セグメントと、前記ルータに接続された外部パリア・セグメントとの間に接続され、上記外部パリア・セグメントとの間に接続され、上記外部パリア・セグメントから上記内部セグメントへの流入パットを制限するためのファイアウォール装置と、外部ネットワークから上記外部パリア・セグメントに流入するパケットのトラフィックを監視し、上記内部情報ネットワークを不正にアクセスするパケットを検出した時、上記ファイアウォール装置やに下げケットの適防情報を示す制御パケットを送信するトラフィック監視装置と、上記ファイアウォール装置から元に、意図的な情報を含む応答して、該パケットの送信元に、意図的な情報を含む応答パケットを送信する偽装サーバとを有し、

上記フィイアウォール装置が、上記監視装置からの受信 した制御パケットに基づいて、上記不正パケットの識別 情報を記憶しておき、上記外部ネットワークから受信さ れたパケットの中から上記識別情報に基づいて不正パケ ットを識別し、上記偽装サーバに転送することを特徴と コるネットワークを認ジステム。

【請求項12】前記偽装サーバに付随して、該偽装サーバが受信する不正パケットの送信元を逆探知するための 通の動物を行う送信元深知装置を備えたことを特徴とす 通信請求項11に記載のネットワーク監視システム。

【請求項 1 3 】外部ネットワークと内部ネットワークと の間に配置されたルータと、上記ルータを通過する上記 外部ネットワークからの流入パケットのトラフィックを 監視することによって、上記内部ネットワークを不正に アクセスする不正パケットを検出するためのトラフィッ ク監視装置と、上記外部ネットワークと内部ネットワー クとの間において上記ルータから不正パケットを受信 し、該不正パケットの送信元に応答パケットを送信する サーバとを有

上配トラフィック監視装置が、上配内部ネットワークを 不正にアクセスする不正パケットが検出された場合に、 上記ルータに対して、該不正パケットのヘッダ情報で離 40 別されるその後の特定の受管パケットを上記サーバに転 送させるための制御情報を通知するための手段を有し、 上記サーバが、上記内部ネットワークに接続された他の サーバが保持するデータの一部、または上記他のサーバ とは異なるデータに基いて、上記た路パケットを生成す ることを特徴とするネットワークシステム。

【請求項14】前記サーバが受信する不正パケットを監視し、該不正パケットの送信元を逆探知するための手段 を有することを特徴とする請求項13に記載のネットワークシステム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

(3)

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワーク監視 システムに関し、更に詳しくは、外部の通信ネットワー クから企業内情報ネットワークへの不正アクセスに対処 するための監視システムに関する。

[0002]

【従来の技術】インターネット等の外部通信ネットワークと企業内ネットワークとを検索する場合、外部から企 10 契内情報システムへの不正侵入の防止手段として、ファ イアウォール装置が知られている。ファイアウォール は、外部ネットワークからアクセスできる外部パリア・ セグメントと、企業内情報ネットワークを構成する各種 のサーバおよびユーザ端末が接続される内部セグメント との間に位置し、外部から到着する不正なパケットを満 別して、内部セグメントへの侵入を関止する。

【0003】ファイアウォールの競能については、例えば、日経コミュニケーション、1996年7月1日、第68頁一第83頁に記載されているように、幾つかの方式が知られており、例えば、TCPグ1Pレイヤでアクセス制御するパケット・フィルタリング方式では、TCPグ1Pパケットの送信元アドレスと、宛たアドレスと、ボート番号とをチェックすることによって、パケットを通過させるか否かを判断している。上記で、ト番・値は、TCPグ1Pアプリケーション毎ほこ記が決ちったとなっており、予め登録された番号以外のポート番号をもったパケットは、ファイアウォールにおいて遜過を拒るされた。

【0004】また、企業内情報システムに対する不正侵 入を監視するツールとして、例えば、日経オープンシス テム、1998年8月(No.65)第130頁〜第132 頁には、ネットワーク上を流れるパケットのトラフィックを監視し、予め用意されている不正アクセスに特徴的 なトラフィックパターン(攻撃パターン)と比較することによって、不審なトラフィックを検することによって、不審なトラフィックを検出する監視ツール が記載されている。上記監視ツールによって不審なトラフィックが検知されると、例えば、アラートの表示、コネクションの切断、重要ログ情報の保存等の措置がとられる。

40 [0005]

【発明が解決しようとする課題】企業内情報ネットワークへの侵入を図る不正ユーザが、外部ネットワークに接続された中様サーバを介して、企業内情報ネットワーク (以下、内部ネットワークからは、上記中継サーバが不正パケットの送信元 (アクセス元) に見えるため、不正ユーザの操作する端末装置が隠蔽されてしまう。外部ネットワークから内部ネットワークへの不正包入を検出した時点で、もし、該当コネクションを直ちに切断した場合、

50 企業内情報の外部への漏洩やファイル情報の破壊等、そ

の後の被害を防止することができる。しかしながら、コ ネクションの切断によって不正パケットが途絶した状況 下では、上記不正ユーザが操作する送信元端末の逆探知 が困難となる。逆に、上記不正アクセスの中継点を含む パケットの侵入経路を逆探知できる讫。 上記不正コネク ションの切断を遅らせた場合は、外部に漏洩する情報量 が増え、不正アクセスによって情報ファイルが破壊され る危険性が増大するという問題がある。

【0006】重要な企業内情報の漏洩を防止し、不正ア クセスの記録を残すことによって、不正端末の特定作業 を支援するための従来技術の1つとして、例えば、特開 平09-266475号公報では、ネットワークに接続 された複数の端末装置の宛先アドレスを管理するアドレ ステーブルを備え、ネットワーク端末からの宛先アドレ ス問合せメッセージに応答して宛先アドレス通知メッセ ジを回答するアドレス管理サーバ、例えば、DNS(D) omain Name System) や、ATM網のLECS (LAN Emu lation Configuration Server) 等のサーバに、問合わ せメッセージの送信元を識別するための認証手段を設け ておき、不正ユーザからの問合わせに対しては、上記ネ 20 ットワークに接続された侵入対策用端末のアドレスを通 知するようにしている。上記侵入対策用端末は、不正ユ ーザがアクセスしたいデータファイルは持っていない が、通信プロトコルの規定に従って不正ユーザと通信す る機能と、不正ユーザからの受信パケットの内容を記録 するための機能を備えており、不正ユーザからの要求に 対して「該当情報なし」と回答しながら、不正ユーザと の交信期間中に受信パケットの内容を記録し、要求元ア ドレスの割り出しに必要な情報を収集するようになって いる。

【0007】しかしながら、上記公開公報に示された従 来技術は、端末からの宛先アドレスに回答するDNSや LECS等のサーバにおいて、受信メッセージの送信元 アドレスから不正な問合わせを検出するものであり、宛 先アドレスの問合わせを行うことなく企業内情報ネット ワークに不正侵入を企てる端末ユーザに対しては有効で はない。また、上記従来技術では、侵入対策用端末が、 不正ユーザからの情報要求に対して「該当情報なし」を 回答するのみであるから、不正ユーザが宛先装置に不審 を抱き、要求元の割り出しに必要な十分なデータを入手 40 する前に、あるいは送信元の逆探知に成功する前に、交 信が切断される可能性がある。

【0008】本発明の目的は、外部ネットワークから企 業内情報ネットワークへの不正侵入を検知し、企業内の 重要な情報を漏洩することなく、不正ユーザの逆探知に 必要な通信保持あるいはデータ収集が可能なネットワー ク監視システムおよびネットワークシステムを提供する ことにある。

[00009]

に、本発明では、外部ネットワークから該外部ネットワ ークにルータを介して接続された内部情報ネットワーク への不正なアクセスを監視するネットワーク監視システ ムにおいて、外部ネットワークから上記ルータを通過し て流入するパケットのトラフィックを監視し、上記内部 情報ネットワークを不正にアクセスするパケットを検出 した時、上記ルータ装置宛に不正パケットの識別情報を 示す制御パケットを送信するトラフィック監視装置と、 受信パケットに応答して、該パケットの送信元に意図的

な情報を含む広答パケットを送信するサーバとを有し、 上記ルータが、監視装置から受信した上記制御パケット に広答して、上記不正パケットの識別情報を記憶するた めの手段を備え、上記外部ネットワークから流入する受 信パケットの中から上記識別情報に基づいて不正パケッ トを識別し、上記サーバに転送することを特徴とする。 【0010】尚、ここで言う意図的な情報は、例えば、 擬似データファイルに予め用意された偽情報や、真の情 報処理結果を改変して得られた疑似情報の他に、外部に 漏洩しても問題のない真の情報をも含むものであって、 監視システム側で不正アクセスが検知済みであることを ユーザに悟られることなく、不正ユーザとの交信を持続 するために意識的に提供される情報を意味している。本 明細書では、不正パケットの送信元に対して、真のサー バに代わって、このような意図的な情報を含む応答パケ ットを送信するサーバを擬似サーバと言う。

【0011】 本発明の1つの実施形態では、上記ルータ が、外部ネットワークに接続された第1インタフェース 回路と、内部情報ネットワークに接続された第2インタ フェース回路と、偽装サーバに接続された第3インタフ 30 ェース回路とを有し、不正パケットを上記第3インタフ ェース回路に送出することを特徴としている。上記第3 インタフェースを偽装サーバに専用のインタフェースと すれば、ルータで受信パケットの宛先アドレスを書き替 えることなく、不正パケットを偽装サーバに供給でき

【0012】上記内部情報ネットワークは、例えば、内 部情報サービス用の少なくとも1つのサーバを収容した 内部セグメントと、上記ルータに接続された外部パリア セグメントと、上記内部セグメントと上記外部バリア セグメントとの間に接続され、外部バリア・セグメン トから内部セグメントへの流入パケットを制限するため のファイアウォール装置とを備えた構成とする。内部情 報ネットワークが、このようにファイアウォール装置を 備えた構成となっている場合、上記外部バリア・セグメ ントにトラフィック監視装置を接続し、上記ルータから 上記外部パリア・セグメントに出力されたパケットのト ラフィックを監視させればよい。尚、本発明において、 上述した偽装サーバは、必ずしもルータに直結する必要 はなく、例えば、上記外部バリア・セグメントに接続し 【課題を解決するための手段】上記課題を解決するため 50 てもよい。この場合、ルータにアドレス変換機能をもた

せ、不正パケットについては、宛先アドレスを上記偽装 サーバ宛のアドレスに変更した後、上記外部パリア・セ グメントに送出する。

【0013】本発明の好ましい実施形態では、ネットワ 一ク監視システムが、上記偽装サーバに付随して、該偽 装サーバが受信する不正パケットの送信元を逆探知する ための通信動作を行う送信元探知装置を備えるたことを 特徴とする。本発明によれば、不正ユーザからの要求に 応答して、偽装サーバが要求元に偽情報を送信するよう 正ユーザとの間の交信を比較的長時間にわたって総続さ せることが可能となる。従って、不正ユーザが偽装サー バと交信中に、上記探知装置から不正パケットの中継経 路を逆方向に辿って、送信元の端末を逆探知することが 可能となる。また、偽装サーバと不正ユーザとが交信中 に、偽装サーバが受信した不正パケットの内容。 あるい は偽装サーバから不正ユーザに送信した応答パケットの 内容等、不正アクセスの証拠となるデータを保存してお くことによって、これらの証拠データを不正ユーザの追 跡や新たな不正行為の予防に利用できる。上記証拠デー 20 タの保存機能は、上述した偽装サーバまたは探知装置に 特たせればよい。

【0014】本発明のネットワーク監視システムにおい て、内部情報ネットワークと外部ネットワークとを接続 するルータは、例えば、不正パケットの識別情報と出力 回線との対応関係を記憶するためのフィルタリングテー ブル手段と、受信パケットに含まれる宛先アドレスと出 カ回線との対応関係を記憶するためのルーティンテーブ ルと、上記監視装置から受信した制御パケットに応じて 上記フィルタリングテーブルの内容を更新するための手 30 段と、上記フィルタリングテーブルに基づいて、上記外 部ネットワークからの受信パケットが不正パケットか否 かを判定し、不正パケットは上記偽装サーバが接続され た出力回線に転送し、正常パケットは上記ルーティング テーブルに基づいてルーティング処理するための手段と を備えることを特徴とする。

【0015】偽装サーバが、内部情報ネットワークの一

部を構成している場合、上記ルータで、各不正パケット

の宛先アドレスを上記偽装サーバ宛のアドレスに変換し

た後、上記内部情報ネットワークにが出力する必要があ 40 る。この場合、アドレス変換に必要な不正パケット識別 情報と偽装サーバアドレスとの対応関係は、上記フィル タリングテーブル手段から得ることができる。 【0016】本発明において、上述した偽装サーバへの 不正パケットの転送機能は、上記ルータの代りに、ファ イアウォール装置で行うようにしてもよい。ファイアウ オールは、特定のパケットのみを内部セグメントに転送 する一種のルータ機能を備えているため、トラフィック 監視装置で検出した不正パケットの識別情報をファイア

をファイアウォールから偽装サーバに転送することも可 能である。この場合、ファイアウォールが備えるインタ フェース回路の1つに偽装サーバを接続しておけば、宛 先アドレスを変換することなく、不正パケットを偽装サ ーバに供給できる。

8

[0017]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施例を図面を参 照して説明する。図1は、本発明によるネットワーク監 視システムの1実施例を示すプロック図である。端末装 になっているため、不正ユーザを欺き、偽装サーバと不 10 置1a~1nと中継サーバ2a~2bは外部ネットワー ク3に接続され、企業内情報ネットワークの外部バリア ・セグメント31が、ルータ10を介して、上記外部ネ ットワーク3に結合されている。また、上記ルータ10 には、信号線33を介して、後述する偽装サーバ20 と、不正パケットの送信元(アクセス元)探知装置40 とが接続されている。

> 【0018】上記外部バリア・セグメント31には、企 業内情報ネットワークの内部セグメント(企業内LA N) 32への不正侵入を防止するためのファイアウォー ル装置5と、企業内情報ネットワークへの不正アクセス を検知するための監視装置50と、例えばメールサーバ のように、外部ネットワークのサーバと通信して情報を 蓄積するためのサーバ6が接続されている。また、上記 内部セグメント32には、各種の情報サービスを行うた めの複数のサーバ7 (7 a ~ 7 j) と、企業内ユーザが 操作する複数の端末装置8(8a~8k)とが接続され、 ている。

【0019】外部ネットワーク3からルータ10に到着 する I Pパケットは、例えば、図2に示すように、TC Pパケット320とIPヘッダ330とからなる。上記 TCPパケット320は、ユーザ情報が設定される可変 長の情報部300とTCPヘッダ部310とからなり、 TCPヘッダ部310は、送信元ポート番号311、宛 先ポート番号312、その他のヘッダ情報を含む。ま た、IPヘッダ330は、送信元IPアドレス331、 宛先 I Pアドレス332、プロトコル識別子333、そ の他のヘッダ情報を含んでいる。

【0020】図3は、ルータ10の機成を示す。ルータ 10は、外部ネットワーク3との間でパケットを送受信 するためのインタフェース同路11Aと、外部パリア・ セグメント31との間でパケットを送受信するためのイ ンタフェース回路11Bと、偽装サーバ20とアクセス 元樑知装置40が接続された信号線33との間でパケッ トを送受信するためのインタフェース回路11Cと、こ れらのインタフェース回路 1 1 (11A~11C) に内 部パス30を介して結合され、インタフェース回路間の パケット転送を制御するルーティング制御装置12とか らなる。

【0021】上記ルーティング制御装置12は、マイク ウォールに通知すれば、その後に到着する不正パケット 50 ロプロセッサによって構成され、パケットアドレスと出

1

力回線(インタフェース回路)との関係を定義したルー ティング・テーブル 140とフィルタリング・テーブル 150とを記憶するためのメモリ14と、ルーティング 制御に必要な各種のプログラムを格納したプログラムメ モリ15とを備えている。

【0022】上配プログラムメモリ15には、後述するように、監視装置50から受信した制御パケットに従って、上記フィルタリングテープル150を更新するためのテープル管理モジュール110と、上記ルーティングテーブル140とフィルタリングテーブル150とを参10照して、各インタフェース11(11A~11C)からの受信パケットを他の何れかのインタフェースに転送するルーティングモジュール120とを備えている。

【0023】ファイアウォール装置5は、通過許容パケットを認別するための定義情報を記憶したデーブルを備えており、ルケリ10によって外部・パフ・セグメント31に取り込まれた各1Pパケットのヘッダ情報を上記定義情報に基づいてチェックする。ファイアウォール装置5は、例えば、使用プロトコル、送信元アドレス・ユーザ等によって識別された党のパケットについて、内20部セグメント32への通過を許容することによって、内部セグメント32に結合されたサーパ7a~7jへの不正ケアクセスを防止する。

10024】上記ファイアウォール装置5を潜り抜けて、企業内サーバア a~7 jを不正にアクセスしようとするユーザは、送信パケットのヘッダ情報から直接的に 送信元端末が発覚するのを選けるため、1つあるいは破数の中継サーバを経由した形で、企業内情報システムのサーバ7をアクセスする場合がある。例えば、端末装置 1 aのユーザが、最終的に中線サーバ2 aを経由して、不正パケットを送信した場合、パケットの送信元アドレスは、上記最終的な中継サーバ2 aのアドレスとなっている。不正ユーザは、もし、ファイアウォール5を善り抜けるためにパケットが備えるべき正しいへッダ情報が判らない場合、ヘッダ情報の一部、例えば、プロトコル(サービス種類)を確別するための郊先ポート番号等を順次に変更しながら、目的のサーバから何らかの応答があるまで、次々と不正パケットを送信する。

して、その後に到着する不正パケットを擬似サーバ20 宛に転送させるための制御パケットを選知させる。

[0026]上記監視装置50は、具体的には、外部パリア・セグメント31との間でパケットを送受信するための通信インタフェースと、受信パケットから主要なヘッダ情報を抽出するための回路と、予め用意されたプログラムを実行するプロセッサとから在る。上述したトラフィック監視機能を1は、受信パケットから抽出された、ペッダ情報を解析し、同一送信元から送信された一連のパケットについて、ペッダ情報の時間的変化が示す特徴パターンを抽出し、上記データファイル53に登録してある攻撃パターンと照合するためのデータ処理プログラムによって実現される。

【0027】図4は、不正なトラフィック、すなわち、 不正パケットが検出された場合に監視装置50からルー タ10宛に送信される制御パケット500のフォーマッ トの1例を示す。上記制御パケット500は、パケット ヘッダ510と、情報部520とからなる。パケットへ ッダ510は、図2に示したIPパケットのヘッダ33 0と同一のフォーマットを有し、送信元アドレス511 として監視装置50のアドレス、宛先アドレス512と してルータ10のアドレスを含む。また、情報部520 は、ルータ10にパケット転送先の登録を指示するため の制御命令フィールド521と、不正パケットの送信元 I Pアドレスを示すフィールド522と、不正パケット の現在の宛先 I Pアドレスを示すフィールド523と、 不正パケットの転送先IPアドレスを示すフィールド5 24とからなり、上記転送先フィールド524には偽装 サーバ20のアドレスが設定される。

【0028】図5は、ルータ10のルーティング・モジュール120が参照するルーティングテーブル140の 構成の1例を示す。ルーティングテーブル140の 先1Pアドレスの特定のビット部分を抽出するためのマスクとなるピットパターンあるいは位置情報が設定されるマスク141と、上記マスクによって抽出された部分的な宛先1Pアドレス・フィールド142と、受情パケットの送出先となる出力回線あるいはインタフェース回路の識別子を示す出力回線フィールド146とを有し、この他に必要に応じて、次サーバやプロトコル情報等を示すためのフィールド148を含む。

[0029] 図6は、フィルタリングテーブル150の構成の1 例を示す。フィルタリングテーブル150は、送信元1 Pアドレス・フィールド151と、宛先1 Pアドレス・フィールド153と、出力回線フィールド154とからなる。上記フィルタリングテーブル150は、監視装置50から転送先登録を指令する制御パケット500を受信した時、ルータ10のテーブル管理モジュール110にトスエ研究なカス

【0030】図6に例示したエントリR100は、図4 に例示した制御パケット500の受信に応答して登録さ わたものであり、フィールド151~153の内容は、 上記制御パケット500の情報部にあるフィールド52 2~524の内容と対応している。本実施例の場合、出 力回線フィールド154には、偽装サーバ20が接続さ れたインタフェース回路11Cの識別子が設定される。 【0031】図7は、ルーチングモジュール120の機 能を示すプログラム・フローチャートを示す。上記ルー チングモジュール120は、インタフェース回路11か ら、制御パケット500以外の通常のIPパケットを受 信した時に記動され、先ず、受信パケットの送信元 IP アドレス331と宛先IPアドレス332とに基づい て、フィルタリングテーブル150を検索する(ステッ プ121)。検索の結果、送信元 I P アドレス 151と 宛先 I Pアドレス152との関係が上記受信パケットと 一致するエントリまたはレコードが見つかった場合は、 該当エントリの出力回線フィールド154が示すインタ フェース回路に受信パケットを転送し(ステップ122 ~123)、このモジュールを終了する。本実施例の場 合、フィルタリングテープル150に該当エントリをも つ受信パケットは、偽造サーバ20に転送される。

【0032】上記受信パケットと対応するエントリがフィルタリングテーブル150になかった場合は、受信パケットの宛先1Pアドレス32をは多いで、ルーティングテーブル140のマスクフィールド141が示すマスクパターンに従って、受信パケットの宛先1Pアドレス332をマスクし、得られた部分的なアドレスピットがルーティングテーブル140の宛先 301Pアドレス332をエントリ(目的エントリが見つかった場合は、該エントリの出力回線フィールド146が示すインタフェース回路に受信パケットを送信し(ステップ125~126)、目的エントリが見つからなければ、受信パケットを廃棄し(ステップ127)、このプログラムモジュールを終了する。

【0033】図8は、偽装サーバ20の機能を示すプログラム・フローチャートである。偽装サーバ20は、ルータ10か61Pパケットを受信すると、受信パケットの情報部300を解析し、受信パケットで使用しているアプリケーションの種類を識別する(ステップ201)。偽装サーバ20には、異なる複数種類のアプリケ

)。偽集サーバ20には、異なる複数種類のアプリケーションソフトに対応できるように、予め複数種類の処理ルーチン210(210A~210N)が用意してあり、受信いサットは、それぞれが使用しているコマンド体系と対応したアプリケーションの処理ルーチン210に渡される(ステップ202A~202N)。受信がサットに対応したアプリケーションの処理ルーチンがなかった場合は、その他用の処理ルーチン203で受信がケ50

12

ットを処理する。この場合は、例えば、ユーザ要求を実 行できない旨を示す応答パケットが要求元に送信され 2

【0034】上記アリケーション別の処理ルーチン210は、基本的には、図9に示すように、受信パケットの情報部に含まれるコマンドを解析するステップ211と、ファイル名を解析して、使用ファイルを特定するステップ212と、コマンドの実行結果を示すた落メッセージを作成して、要求元に送信するステップ214と、不正ユーザとの交信内容をデータファイル21に記録するステップ2

15からなっている。

【0035】偽装サーバ20は、図1に示したように、不正ユーザとの交信記録を保存するためのデータファイル21と、不正ユーザを映くために、ユザからの要求に応答して偽の情報処理結果を通知するために用意された援収データファイル22と、擬収データがない場合に企業内情報システムのサーバ7(7a~7j)から取り寄せた夏のデータを絡納するためのデデータファイル23とを備えており、企業内情報システムの各サーバ7が使用しているファイル名と上記2つのデータファイル22、23の関係を、例えば、図10に示すファイルテーブル24によって管理している。尚、企業にとって外部に漏視しても影響のない機能性の低いデータファイルにお観しても影響のない機能性の低いデータファイルについては、真のデータを予のまま番組プータとしてト間

擬似データファイルに格納してもよい。
【0036】上記ファイルテーブルと4は、サーバ7を
示す微別テく41と対応して、ファイル名242と、デ
ィスク装置(データファイル22および23)における
ファイル名243と、データの真偽を示す属性情報24
4との関係を示している。上述したアブリケーション別
の処理ルーチン210におけるファイル解析ステップ2
12では、上記ファイルデーブル24を参照することに
よって、各受信パケットに含まれるファイル名242と
対応した擬似データファイル2200億ファイルを特定
する。また、コマンド実行ステップ213では、上記偽ファイルに対してコマンドを実行する。

【0037】もし、偽ファイルが用意されていない場合は、サーバ識別子241が示す企業内サーバ7のデータ)ファイル71(71a~71]から、必要なデータをデータファイル23に転送した後、コマンドを実行する。この場合、得られた実行結果を所定のアルゴリズムで偽の実行結果を験してから要求元に設することによって、機密の漏液を防止する。尚、真のデータを使用せざるを得ないコマンドの実行は、企業内サーバ7で行うようにしてもよい。この場合、例えば、偽装サーバ20が、送信元IPアドレスを偽装サーバ20のアドレスに一旦雷換えた形で不正パケットを目的の企業内サーバ「た転送することによって、上記サーバ7が偽装サーバ20気に応答バケットを送信するようにしておき、上記り

応答パケットが示す真のコマンド実行結果を偽装サーバ 20で偽情報に変換した後、不正ユーザに送信するよう にすればよい。

【0038】 上記実施例では、企業内情報ネットワーク への不正なアクセスを監視装置50で検知し、その後に 到着する不正パケットを偽装サーバ20に転送すること によって、偽装サーバ20から尤らしい情報、実は偽の **情報を不正ユーザに応答するようにしている。上記構成** によれば、不正ユーザは、アクセス先から一見、尤らし い情報を受信できるため、アクセスに成功したものと判 断して、その後も新たな要求パケットを次々と送信する ことになる。従って、偽装サーバ20からの応答動作に よって、不正ユーザとの交信時間を引き延ばし、その間 の交信記録をデータファイル21に残すことができる。 【0039】図1に示した構成によれば、信号線33を 介して偽装サーバ20に転送される不正ユーザからの送 信パケットは、偽装サーバに付随して上記信号線33に 結合されたアクセス元探知装置40で受信することがで きる。従って、偽装サーバ20が不正ユーザとの交信を 引き延ばしている間に、探知装置40が、不正パケット 20 の送信元アドレスで特定される中継サーバXに警報メッ ヤージを送信し、中継サーバXが、不正パケットの上流 側に位置した更に他の中総サーバに警報メッセージを送 信する形式で、上記不正パケットの送信元端末を逆探知 することが可能となる。

【0040】図1に示した実施例では、不正ユーザとの 交信配録を偽設サーバ20のデータファイル21に残す ようにしているが、不正ユーザと偽装サーバとの間の交 信配録を探知数置40によって記憶するようにしてもよ い。この場合、探知装置自身が行う不正ユーザの逆探知 30 プロセス、または追跡結果を上記交信記録と其に残すこ とができるため、不正アクセスの証拠資料として利用し やすくなる。

【0041】また、上記実施例では、偽装サーバ20とアクセス探知装置40を信号線33を介してルータ10のインタフェース回路11にに接続した構成となっているが、上記偽装サーバ20とアクセス探知装置40を外部パリア・セグメント31に接続してもよい。この場合は、図6に示したフィルタリングテーブル150の出力回線フィールド154に、上記外部パリア・セグメント4031が接続されるインタフェース回路11Bの識別子を設定しておき、図7に示したルーティングモジュール120のフローチャートにおいて、ステップ123で、受信パケットの宛先1Pアドレスを偽装サーバのアドレスに変換した後、パケット転送するようにすればよい。偽装サーバのアドレスは、ステップ121でフィルタリングテーブル150から検索した目的エントリの転送先1Pアドレス・フィールド153から得られる。

【0042】次に、図11~図14を参照して本発明の 第2実施例について説明する。第2実施例では、ルーテ 50 ィング・テーブル140を参照して、受信パケットの送 信元アドレスもチェックすることによって、ルータ10 に、或る程度のファイアウォール機能をもたせたことを 終徴としている。

【0043】図11は、本実施例におけるルーティング テーブル140の1例を示す。ルーティングテーブル1 4 Dの各エントリは、送信元の I P アドレスをマスクす るためのマスクパターンを示すフィールド141と、上 記マスクパターンでマスクされた部分的な送信元 IPア ドレスを示すフィールド142と、受信パケットの入力 回線(インタフェース回路)の識別子を示すフィールド 143と、宛先IPアドレスをマスクするためのマスク パターンを示すフィールド144と、上記マスクパター ンでマスクされた部分的な宛先IPアドレスを示すフィ ールド145と、受信パケットの出力回線(インタフェ ース回路)の識別子を示すフィールド146と、属性フ ィールド147と、必要に応じてプロトコル等の他の項 目データが設定されるフィールド148とからなる。 【0044】上記属件フィールド147は、そのエント リで定義された送信元と宛先との関係を満たす受信パケ ットについての処理区分を示しており、本実施例では、 出力回線フィールド146で指定された出力回線への受 信パケットの中継を"許可"するか、"禁止"するか、 または、フィルタリングテーブル150が指定する出力 回線に"転送"すべきかを示す区分コードが設定され Z.

(0045) 図12は、上配第2実施例で使用されるフィルタリングテーブル150の1 例を示す。本実施例では、フィルタリングテーブル150の1の各エントリは、上配ルーティングテーブル07ィールド161~165と、転送先の1Pアドレスを示すフィールド166と、出力回線搬別子を示すフィールド166と、出力回線搬別子を示すフィールド166と、は、数サーバ20の1Pアドレスが設定され、出力回線フィールド167には、上配偽装サーバ20の1Pアドレスが設定され、出力回線フィールア167には、上配偽装サーバ20の1Pアドレスが設定され、出力回線フィーションを表示している。上記転送先フィールド167には、上配偽装サーバ20の1Pアドレスが設定される。

【0046】図13は、本実施例において、監視装置5 0から図4に示す制御パケット500を受信した場合に ルータ10が実行するテーブル管理モジュール10の プログラムフローチャートを示す。先ず、ルーチングテ ーブル140を検索し(ステップ111)、制御パケット500の情報部520に含まれる送信元1Pアドレス 522と宛先1Pアドレス523との関係を定義したエ ントリ(日的エントリ)が登録済みが否かを判定する (ステップ112)。もし、目的エントリが既に登録済 みの場合は、属性フィールド147が"転送"となてい るか否かを判定し(ステップ113)、既に"転送"となていた場合は、ステップ113)。既に"転送"となていた場合は、このルーチンを終了する。

【0047】目的エントリの属性フィールドが "転送"

以外の場合は、その内容を"転送"を示すコードに変更 (ステップ114)した後、フィルタリングテーブル1 50に、上記目的エントリと対応する新たなエントリを 追加登録し(ステップ116)、このルーチンを終了す る。ルーティングテーブル140に目的エントリが無か った場合は、受信した制御パケット500に従って新た なエントリを生成し、これをルーティングテーブルに追 加登録(ステップ115)した後、ステップ116を実 行する。例えば、図4に示した内容の制御パケット50 0を受信した時点で、ルーティングテーブル140に は、図11に例示するように、送信元サーバXと宛先サ ーバYに関して、それぞれのセグメント間の関係を定義 したエントリR201のみが登録されていた場合、これ らのサーバのIPアドレスの関係を定義した新たたエン トリR202を生成し、これをテーブルサーチにおいて 上記エントリR201よりも優先する位置に登録する。 【0048】上記新たなエントリR202の入力回線フ ィールド143には、外部ネットワークと接続されたイ ンタフェース回路 1 1 A の識別子が設定され、出力回線 フィールド146には初期値または無効データ、属性フ 20 イールド147には"転送"を示すコードが設定され る。また、上記新たなエントリR202の送信元IPア ドレスフィールド142および宛先1Pアドレスフィー ルド145には、制御パケット500の送信元IPアド レスフィールド522および宛先 IPアドレスフィール ド523から得られたアドレスが設定され、それぞれと 対応するマスクフィールド141、144には、マスク 不要を示した状態となっている。

【0049】また、図12に例示するように、フィルタ リングテーブル150には、サーバX、YのIPアドレ 30 を偽装サーバ20に転送する構成としても良い。 スと、転送先アドレス(偽装サーバ20)と、出力回線 との関係を定義した新たなレコードR102が追加され る。本実施例の場合、偽装サーバ20がルータ10のイ ンタフェース回路110に接続されているため、出力回 線フィールド167には上記インタフェース回路11C を示す識別子が設定される。

【0050】図14は、本実施例におけるルーチングモ ジュール120の処理動作を示すプログラムフローチャ ートを示す。インタフェース回路11からパケットを受 け取ると、入力回線 (インタフェース回路) の識別子 と、受信パケットの送信元 I P アドレス 3 3 1 と、 宛先 IPアドレス332とに基づいて、ルーティングテーブ ル140を検索する(ステップ131)。この場合、マ スクパターンが指定されたエントリでは、上記送信元 I Pアドレス331と宛先IPアドレス332をマスクパ ターンに従ってマスクした上で、受信パケットに該当す るエントリ(目的エントリ)を検索する。

【0051】検索の結果を判定し(ステップ132)、 もし、目的エントリが見つからなければ無ければ、受信 パケットを廃棄(ステップ133)して、このルーチン 50 を終了する。目的エントリが見つかった場合、目的エン トリの属性フィールド147を判定し、属性フィールド が "廃棄" を示していた場合は (ステップ134)、パ ケットを廃棄して (ステップ133)、このルーチンを 終了する。属性フィールドが"許可"を示していた場合 は (ステップ 1 3 5) . 出力回線フィールド 1 4 6 で指 定されたインタフェース回路に受信パケットを送出し (ステップ136)、このルーチンを終了する。上記属

16

性フィールドが"転送"を示していた場合は、上記ルー 10 ティングテーブルの検索と同様に、フィルタリングテー ブル150を検索し(ステップ137)、検索されたエ ントリの出力回線フィールド167が示すインタフェー ス回路に受信パケットを転送(ステップ138) した 後、このルーチンを終了する。

【0052】尚、偽装サーバ20とアクセス元輪知装置 40を外部パリア・セグメント31に接続した場合は、 上記フィルタリングテーブル150の出力回線フィール ド167にインタフェース回路11Bの識別子を設定し ておき、上記ステップ138で、受信パケットの宛先1 Pアドレス332を転送先IPアドレスフィールド52 4が示す偽装サーバ20のアドレスに変換した後、出力 回線フィールド167が示す識別子に従って、インタフ ェース回路11Bに受信パケットを送出すればよい。 【0053】ファイアウォール装置は、ルータに類似し た受信パケット処理機能をもっているため、上述した偽 装サーバ20とアクセス元探知装置40を図1に示すフ アイアウォール装置5に接続し、監視装置50が送信し た制御パケット500をファイアウォール5で受信し、 ファイアウォール5が、その後に到着する不正パケット

【図面の簡単な説明】

[0054] 【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明 では、外部ネットワークから企業内ネットワークに不正 にアクセスするパケットを不正アクセス・トラフィック が示す特徴に基づいて検知し、不正パケットを偽装サー バに転送し、偽装サーバから不正ユーザに意図的な情報 を応答することによって、不正ユーザと偽装サーバとの 間での交信を引き延ばすようにしている。従って、本発 明によれば、不正ユーザが偽装サーバと交信している間 に、不正パケットの経路を逆に辿って送信元を追跡し、 不正ユーザ端末を逆探知するのに必要な時間を得ること ができ、不正アクセスの抑制に効果がある。

【図1】本発明のネットワーク監視システムの1実施例 をブロック様成図。

【図2】上記ネットワーク監視システムで使用されるパ ケットフォーマットの1例を示す図。

【図3】図1に示したルータ10の詳細を示すプロック

【図4】図1に示した監視装置50から送信される制御

- パケットのフォーマットの1例を示す図。

【図5】ルータ10が備えるルーティングテーブル14 001 実施例を示す図。

17

【図6】ルータ10が備えるフィルタリングテーブル150の1実施例を示す図。

【図7】ルータ10が備えるルーティングモジュールの

1 実施例を示すプログラム・フローチャート。 【図8】図1に示した偽装サーバ20の機能を示すプロ

「図 8 】図 1 に小した傷裂り一八と 0 の破配を ホップログラム・フローチャート。 「図 9 】 図 8 における処理ルーチン 2 1 0 の詳細を示す 10

フローチャート。 【図10】上記偽装サーバ20が備えるファイルテーブ

ル24の1例を示す図。
【図11】ルータ10が使用するルーティングテーブル

【図11】ルータ10か使用するルーティンクテーフル 140の他の実施例を示す図。

【図12】ルータ10が使用するフィルタリングテープル150の他の実施例を示す図。

*【図13】ルータ10が備えるテーブル管理モジュール 110の他の実施例を示すプログラム・フローチャー

18

110の他の実施例を示すプログラム・フローチャート。

【図14】ルータ10が備えるルーティングモジュール 120の他の実施例を示すプログラム・フローチャー

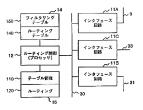
「符号の説明」
1: 外部の端末装置、2: 中継サーバ、3: 外部ネットワーク、5: ファイアウォール装置、7: サーバ、8: 内部の端末装置、10: ルータ、11: インタフェース回路、12: ルーティング制御装置、20: 偽装サーバ、22: 擬似データファイル、40: アクセス元探知装置、50: ネットワーク監視装置、53: 攻撃パターン記憶ファイル、110: デーブルで置モジュール、120: ルーティングモジュール、140: ルーティング・デーブル、150: フィルタリングテーブル、500: 制御シケット。

[図1]

図 1

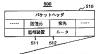
[図3]

図 3

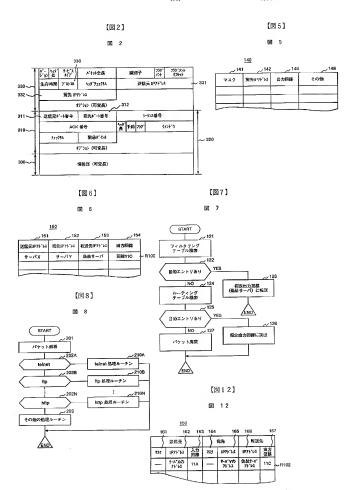


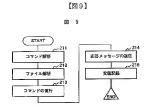
[図4]

r⊠ 4



人。 520						
命令	送信元IP7ト'ルス	現先IP7ドレス	転送先(P71°L)			
転送先がい レス登録	サーバス	サーバイ	偽装サーバ			
521	522	523	524			





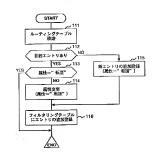
【図10】 図 10

	24		
24 سر	243مر 1	, 24:	244ر 3
サーバ	ファイル名	ディスク位置	属性(真、偽)
xxxxx	/etc/password	//password. etc.	th.
1			
XXXXX	/home/data	//131a/home/data	g
		:	1

【図11】 図 11

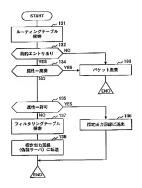
140 142 143 144 145 146 ,147 送信元 宛先 その他 出力 IP71"LX 品 727 IP7F N 737 すーパ*Xの フトンルス サール・Yの アト・レス 11A 転送 サール"Yの セク"メント もしょうと もり、メント 11A хххх 11B 許可 R202 R201 【図13】

図 13



[図14]

Z 14



フロントページの続き

(51) Int. Cl. ' H O 4 L 12/56

識別記号

FΙ

テーマコード(参考)